

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 2000-059354

(43)Date of publication of application : 25.02.2000

(51)Int.Cl.

H04L 9/10  
G09C 1/00  
H04L 9/08

(21)Application number : 10-224433

(71)Applicant : DAINIPPON PRINTING CO LTD

(22)Date of filing : 07.08.1998

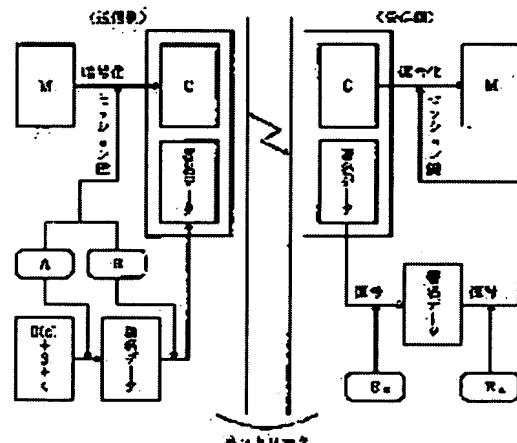
(72)Inventor : YANO YOSHIHIRO  
HAYASHI MASAHIRO  
HANDA TOMIO  
HIRANO TANITAKE

**(54) METHOD FOR GENERATING SESSION KEY WHILE UTILIZING PORTABLE RECORDING MEDIUM AND DATA DISTRIBUTION SYSTEM**

**(57)Abstract:**

**PROBLEM TO BE SOLVED:** To avoid the danger of having a key decoded by storing key tables for generating the public keys and the session keys of parties mutually on the sides of transmission and reception, and letting flow only the combination data of indexes of generating the keys for session to a network.

**SOLUTION:** Corresponding to the session key obtained by combining indexes generated at random from portable recording media A and B, transmission information M is enciphered so that a code sentence C is prepared. On the other hand, a hash value Hc obtained by performing hash processing to the code sentence C and the combined information of indexes 3 and 4 generated at random are respectively digitally signed by using the secret keys of the portable recording media A and B and transmitted onto the network together with the code sentence C. On the side of reception, the table indexes 3 and 4 are decoded by public keys EA and EB of the held recording media A and B, and the session key is acquired from the same key table stored on the reception side. Then the code sentence C is decoded by this key so that the transmission information M is obtained.



**LEGAL STATUS**

[Date of request for examination] 03.08.2005

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開2000-59354

(P2000-59354A)

(43)公開日 平成12年2月25日(2000.2.25)

(51)Int.Cl. <sup>7</sup>	識別記号	F I	テマコード*(参考)
H 04 L 9/10		H 04 L 9/00	6 2 1 A 5 K 0 1 3
G 09 C 1/00	6 3 0	G 09 C 1/00	6 3 0 E
	6 4 0		6 3 0 D
	6 6 0		6 4 0 B
			6 6 0 A

審査請求 未請求 請求項の数4 OL (全5頁) 最終頁に統く

(21)出願番号 特願平10-224433

(22)出願日 平成10年8月7日(1998.8.7)

(71)出願人 000002897

大日本印刷株式会社

東京都新宿区市谷加賀町一丁目1番1号

(72)発明者 矢野義博

東京都新宿区市谷加賀町一丁目1番1号大  
日本印刷株式会社内

(72)発明者 林 昌弘

東京都新宿区市谷加賀町一丁目1番1号大  
日本印刷株式会社内

(74)代理人 100092495

弁理士 脊川 昌信 (外7名)

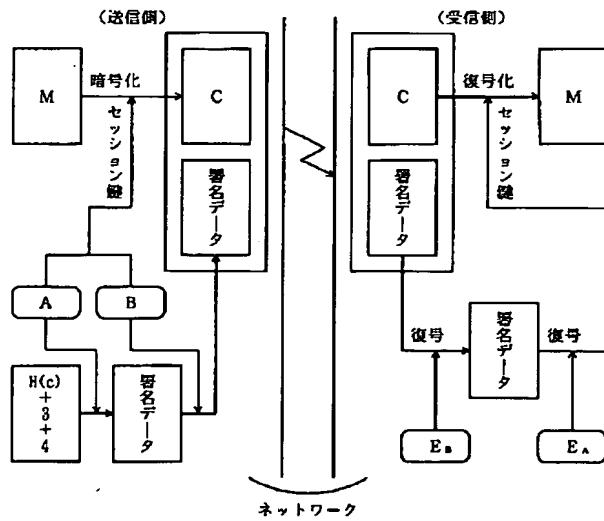
最終頁に統く

(54)【発明の名称】 可搬記録媒体を利用したセッション鍵の生成方法およびデータ配達システム

(57)【要約】

【課題】 セッション鍵も公開鍵もネットワーク上に流さず、鍵情報が解読される危険性を回避する。

【解決手段】 指標が付された複数の鍵情報を有する同一の鍵テーブルと、相手方の公開鍵がそれぞれ格納された可搬記録媒体を送信側および受信側に配置し、任意に指定された指標に対応する鍵情報をセッション鍵とし、前記任意に指定された指標を可搬記録媒体に格納されている秘密鍵でデジタル署名してセッション鍵情報をして送信するようにしたものである。



## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 指標が付された複数の鍵情報を有する同一の鍵テーブルと、相手方の公開鍵がそれぞれ格納された可搬記録媒体を送信側および受信側に配置し、任意に指定された指標に対応する鍵情報をセッション鍵とし、前記任意に指定された指標を可搬記録媒体に格納されている秘密鍵でデジタル署名してセッション鍵情報をとして送信することを特徴とする可搬記録媒体を利用したセッション鍵の生成方法。

【請求項2】 前記可搬記録媒体は送信側および受信側にそれぞれ対応させて複数配置し、複数の可搬記録媒体の各鍵テーブルごとに任意に指定された指標に対応する鍵情報の断片の組み合わせをセッション鍵とし、各鍵テーブルごとに任意に指定された指標の組み合わせ情報を各可搬記録媒体に格納されている秘密鍵でそれぞれデジタル署名してセッション鍵情報をとして送信することを特徴とする請求項1記載の可搬記録媒体を利用したセッション鍵の生成方法。

【請求項3】 請求項1記載の方法で生成したセッション鍵により送信情報を暗号化し、前記送信情報および前記任意に指定された指標を可搬記録媒体に格納された秘密鍵でデジタル署名した署名データと共にネットワーク上に送信し、受信側では前記署名データを可搬記録媒体に格納されている相手方の公開鍵で復号し、復号により得られた任意に指定された指標の情報から可搬記録媒体に格納された鍵テーブルよりセッション鍵を取得し、取得したセッション鍵により暗号化された送信情報を復号することを特徴とするデータ配達システム。

【請求項4】 請求項2記載の方法で生成したセッション鍵で送信情報を暗号化し、前記送信情報および前記指標の組み合わせ情報を可搬記録媒体に格納されている各秘密鍵でそれぞれデジタル署名した署名データと共に、ネットワーク上に送信し、受信側では前記署名データを可搬記録媒体にそれぞれ格納されている相手方の公開鍵で復号し、復号により得られた指標の組み合わせ情報をから可搬記録媒体にそれぞれ格納されている鍵テーブルを利用して鍵情報の断片の組み合わせからなるセッション鍵を取得し、取得したセッション鍵により暗号化された送信情報を復号することを特徴とするデータ配達システム。

## 【発明の詳細な説明】

## 【0001】

【発明の属する技術分野】本発明はネットワークを利用してデータを授受する際のセッション鍵の生成方法及びデータ配達システムに関するものである。

## 【0002】

【従来の技術】電子メール等の情報をネットワークを介してやり取りする際に起こりうる悪意を有する者からの改ざん、盗聴を防ぐ暗号方式の例を図9により説明する。ここでは、セッション鍵配達に公開鍵暗号方式を用

いるものとし、そのため暗号鍵を2つ作成して一方を秘密鍵として自身が秘密の場所に置き、もう1つの鍵を公開鍵として相手に渡し、秘密鍵で暗号化された情報は対応する公開鍵でのみ復号され、公開鍵で暗号化された情報は対応する秘密鍵でのみ復号される。図9において、送信側ではデータの暗号化に使う鍵、すなわちセッション鍵をランダムに生成し、このセッション鍵を用いて送信メッセージMを暗号化して暗号化された送信メッセージCを作成する。これと同時に受信者の公開鍵を用いてセッション鍵を暗号化し、暗号化された送信メッセージCと、暗号化されたセッション鍵とをネットワーク上に送信する。受信側では受信者自身の秘密鍵で暗号化されたセッション鍵を復号してセッション鍵を取得し、取得したセッション鍵で暗号化された送信メッセージCを復号することにより、元の送信メッセージMを取得する。

## 【0003】

【発明が解決しようとする課題】図9の例では送信側と受信側とで共通に使用するセッション鍵情報がネットワーク上に流れるため、暗号化しているとはいっても鍵情報を解読される危険性があった。本発明は上記課題を解決するためのもので、セッション鍵も公開鍵もネットワーク上に流さず、鍵情報が解読される危険性を回避できるようにすることを目的とする。

## 【0004】

【課題を解決するための手段】本発明の可搬記録媒体を利用したセッション鍵の生成方法は、指標が付された複数の鍵情報を有する同一の鍵テーブルと、相手方の公開鍵がそれぞれ格納された可搬記録媒体を送信側および受信側に配置し、任意に指定された指標に対応する鍵情報をセッション鍵とし、前記任意に指定された指標を可搬記録媒体に格納されている秘密鍵でデジタル署名してセッション鍵情報をとして送信することを特徴とする。また、本発明は、前記可搬記録媒体は送信側および受信側にそれぞれ対応させて複数配置し、複数の可搬記録媒体の各鍵テーブルごとに任意に指定された指標に対応する鍵情報の断片の組み合わせをセッション鍵とし、各鍵テーブルごとに任意に指定された指標の組み合わせ情報を各可搬記録媒体に格納されている秘密鍵でそれぞれデジタル署名してセッション鍵情報をとして送信することを特徴とする。

【0005】また、本発明のデータ配達システムは、上記の方法で生成したセッション鍵により送信情報を暗号化し、前記送信情報および前記任意に指定された指標を可搬記録媒体に格納された秘密鍵でデジタル署名した署名データと共にネットワーク上に送信し、受信側では前記署名データを可搬記録媒体に格納されている相手方の公開鍵で復号し、復号により得られた任意に指定された指標の情報から可搬記録媒体に格納された鍵テーブルよりセッション鍵を取得し、取得したセッション鍵により暗号化された送信情報を復号することを特徴とする。ま

た、本発明は、上記の方法で生成したセッション鍵で送信情報を暗号化し、前記送信情報および前記指標の組み合わせ情報を可搬記録媒体に格納されている各秘密鍵でそれぞれデジタル署名した署名データと共に、ネットワーク上に送信し、受信側では前記署名データを可搬記録媒体にそれぞれ格納されている相手方の公開鍵で復号し、復号により得られた指標の組み合わせ情報をから可搬記録媒体にそれぞれ格納されている鍵テーブルを利用して鍵情報の断片の組み合わせからなるセッション鍵を取得し、取得したセッション鍵により暗号化された送信情報を復号することを特徴とする。

## 【 0 0 0 6 】

【 発明の実施の形態】以下、本発明の実施例の形態について説明する。図1は本発明の可搬記録媒体と端末装置を用いたシステム概念図、図2は可搬記録媒体の構成を説明する図、図3は送信側と受信側に配される可搬記録媒体内の鍵情報を説明する図、図4は本発明のセッション鍵生成のための鍵テーブルを説明する図、図5はセッション鍵による暗号化および復号を説明する図、図6は可搬記録媒体を利用したデータ配信システムを説明する図、図7は送信側処理を説明する図、図8は受信側処理手順を説明する図である。

【 0 0 0 7 】図1において、端末装置1に対してI Cカード等の可搬記録媒体2をセットし、PIN(パーソナル・アイデンティフィケイション・ナンバー)を確認すると、端末装置1からは可搬記録媒体2に対して、コマンド(命令)を送信し、これを受信した可搬記録媒体2はコマンドを解釈して書き込み、読み取り、読み出し等の処理を実行し、処理結果をレスポンスとして端末装置1に返すようになっている。本発明では、可搬記録媒体、あるいは端末装置1が乱数発生機能を有している。

【 0 0 0 8 】図2に示すように、可搬記録媒体2はCPU20、RAM21、ROM22、EEPROM23を有しており、ROM22に記憶されているプログラムをCPU20に読み込み、端末装置1から送信されるコマンドをI/Oポートを通して受信すると、コマンドと共に送信されたデータを読み込んで、必要な処理を行い、結果をEEPROM23の所定のファイルエリアに書き込み、I/Oポートを通してレスポンスを出力する。

【 0 0 0 9 】ここで説明する例は、図3に示すように、送信側、受信側にそれぞれ互いに相手方の公開鍵を格納した対応する2枚づつの可搬記録媒体を配置する。送信側の可搬記録媒体Aと受信側の可搬記録媒体X、送信側の可搬記録媒体Bと受信側の可搬記録媒体Yがそれぞれに対応し、可搬記録媒体Aには自身の秘密鍵D<sub>A</sub>と可搬記録媒体Xの公開鍵E<sub>X</sub>が格納され、可搬記録媒体Xには自身の秘密鍵D<sub>X</sub>、可搬記録媒体Aの公開鍵E<sub>A</sub>が格納されている。同様に、可搬記録媒体Bには自身の秘密鍵D<sub>B</sub>と可搬記録媒体Yの公開鍵E<sub>Y</sub>が格納され、受信側の可搬記録媒体Yには自身の秘密鍵D<sub>Y</sub>と可搬記録媒体

Bの公開鍵E<sub>B</sub>が格納されている。このように、予め相手の公開鍵を可搬記録媒体に格納してこれを配付するため、公開鍵がネットワーク上に流れるようなどなく、第3者あるいは自身においてさえも内容を知ることができない。

【 0 0 1 0 】図4は送信情報を暗号化し、また復号するためのセッション鍵を生成するための鍵テーブルである。可搬記録媒体内、あるいは可搬記録媒体のデータを読み込んで処理する端末装置内には、図4(a)、(b)に示すような鍵テーブルが格納されている。鍵テーブルは、暗号鍵を生成するための暗号鍵データと、これに対応する指標からなっている。可搬記録媒体Aには、指標1、2、……nに対応して、例えば、8バイトの暗号鍵情報

a<sub>11</sub>a<sub>12</sub>……a<sub>18</sub>

a<sub>21</sub>a<sub>22</sub>……a<sub>28</sub>

・

・

a<sub>n1</sub>a<sub>n2</sub>……a<sub>n8</sub>

20が格納される。また、可搬記録媒体Bには、指標1、2、……nに対応して、8バイトの暗号鍵情報

b<sub>11</sub>b<sub>12</sub>……b<sub>18</sub>

b<sub>21</sub>b<sub>22</sub>……b<sub>28</sub>

・

・

b<sub>n1</sub>b<sub>n2</sub>……b<sub>n8</sub>

が格納される。このような鍵テーブルを格納した可搬記録媒体の指標1、2……nのうちのいずれかの値をランダムに発生させる。この発生は、可搬記録媒体自身でも端末装置でもどちらで行うようにしてもよい。1、2……nをランダムに発生させた結果、可搬記録媒体Aでは「3」、可搬記録媒体Bでは「4」となったとすると、可搬記録媒体Aの指標「3」に対応する暗号鍵データの先頭4バイト、可搬記録媒体Bの指標「4」に対応する暗号鍵データの指標4バイトを組み合わせた

a<sub>31</sub>a<sub>32</sub>a<sub>33</sub>a<sub>34</sub>b<sub>45</sub>b<sub>46</sub>b<sub>47</sub>b<sub>48</sub>

がセッション鍵となるようにしておく。

【 0 0 1 1 】図5(a)に示すように、送信情報Mは前記指標の組み合わせに対応して生成したセッション鍵「a<sub>31</sub>a<sub>32</sub>a<sub>33</sub>a<sub>34</sub>b<sub>45</sub>b<sub>46</sub>b<sub>47</sub>b<sub>48</sub>」を用いて暗号化され、暗号文Cが得られる。また、図5(b)に示すように、このセッション鍵を利用してCからMへ復号される。

【 0 0 1 2 】このようなセッション鍵生成方法を用いてデータを暗号化して送信し、復号する場合を図6により説明する。上記したように、可搬記録媒体A、可搬記録媒体Bからランダムに発生させた指標の組み合わせによりセッション鍵が得られ、これにより送信情報Mが暗号化されて、暗号文Cが得られる。一方、暗号文Cの情

報をハッシュ処理したハッシュ値H(c)と、前記ランダムに発生させた指標「3」、「4」の組み合わせ情報を可搬記録媒体Aの秘密鍵D<sub>A</sub>でデジタル署名し、さらにこの署名データに対して可搬記録媒体Bの秘密鍵D<sub>B</sub>でデジタル署名し、この署名データを暗号文Cと共に、ネットワーク上に送信する。受信側では相手の公開鍵を持っているので、署名データを可搬記録媒体A、可搬記録媒体Bの公開鍵E<sub>A</sub>、E<sub>B</sub>で復号すると、前記テーブルの指標「3」、「4」が得られる。受信側の可搬記録媒体にも同じ鍵テーブルが格納されているので、指標「3」、「4」が分かると、鍵テーブルからセッション鍵「a<sub>31</sub>a<sub>32</sub>a<sub>33</sub>a<sub>34</sub>b<sub>45</sub>b<sub>46</sub>b<sub>47</sub>b<sub>48</sub>」が得られる。このセッション鍵により暗号文Cを復号することにより、送信情報Mが得られることになる。

【0013】図8により送信側の処理を説明すると、まず、鍵テーブルの指標をランダムに発生させ(S1)、発生させた指標を組み合わせてセッション鍵を生成する(S2)。生成したセッション鍵で送信情報を暗号化し(S3)、送信情報をハッシュ処理する(S4)。次いで、ハッシュ値と指標の組み合わせに対して送信者の秘密鍵でデジタル署名して、送信者が真正であることを担保し(S5)、暗号文と署名データをネットワーク上に送信する。

【0014】図9により受信側の処理を説明すると、署名データを送信者の公開鍵で復号し(S11)、指標の組み合わせを取得する(S12)。次いで、受信側でもっている鍵テーブルにより、セッション鍵を取得し(S13)、これを用いて暗号文を復号する(S14)。なお、図9には省略したが、S12で得られたハッシュ値と受信側で暗号文から計算したハッシュ値とを照合することにより、ネットワーク伝送途中での通信文に対する改ざんの有無を確認することができる。

【0015】なお、上記例においては、送信側、受信側ともに可搬記録媒体を2枚づつ用意し、それぞれ対応する公開鍵を持つようにしたが、それぞれ1枚づつ可搬記録媒体を用意し、同様に対応する公開鍵と、同じ鍵テー

ブルを持つようにも同様にネットワーク上にセッション鍵、公開鍵を流さずに情報を送信することができる。また、可搬記録媒体が2枚づつではなく、3枚以上ずつ配し、それぞれのカードに対応した鍵テーブルを持ちあわせ各テーブルの指標をランダムに発生させて組み合わせによりセッション鍵を生成するようにしても良い。

#### 【0016】

【発明の効果】以上のように本発明によれば、送信側、受信側に互いに相手の公開鍵とセッション鍵を生成するための鍵テーブルをそれぞれ格納しておき、ネットワーク上にはセッション鍵を生成するための指標の組み合わせデータのみ流れ、さらに公開鍵は一切流さず可搬記録媒体に格納されているので、第3者の目にふれることができなく、さらに送信者、受信者自身もその鍵を知ることができないので、鍵が解読される危険性を回避することができる。また、公開・秘密鍵を管理運用するコストの低減が可能である。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】 可搬記録媒体と端末のシステム概念図である。

【図2】 可搬記録媒体の構成を説明する図である。

【図3】 可搬記録媒体内の鍵情報を説明する図である。

【図4】 本発明の鍵テーブルを説明する図である。

【図5】 セッション鍵による暗号化および復号を説明する図である。

【図6】 本発明のデータ配達システムを説明する図である。

【図7】 送信側処理を説明する図である。

【図8】 受信側処理手順を説明する図である。

【図9】 従来の盗聴を防ぐ暗号方式の例を説明する図である。

#### 【符号の説明】

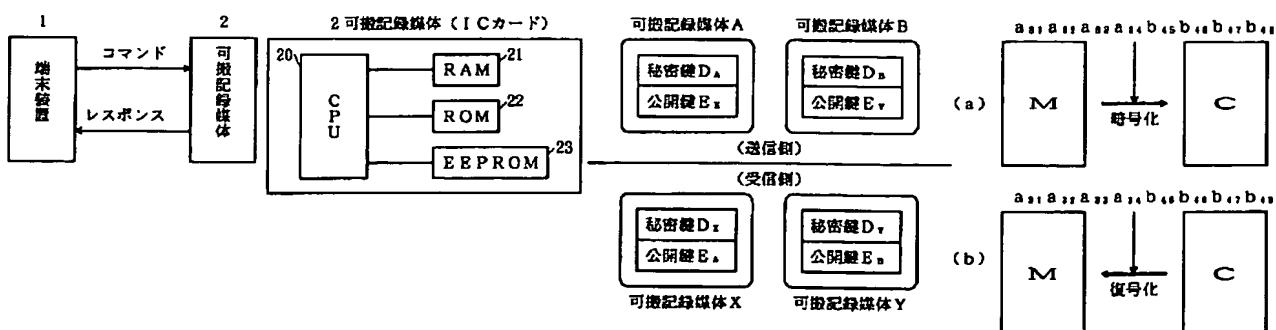
1…端末装置、2…可搬記録媒体、M…送信情報、C…暗号文。

【図1】

【図2】

【図3】

【図5】

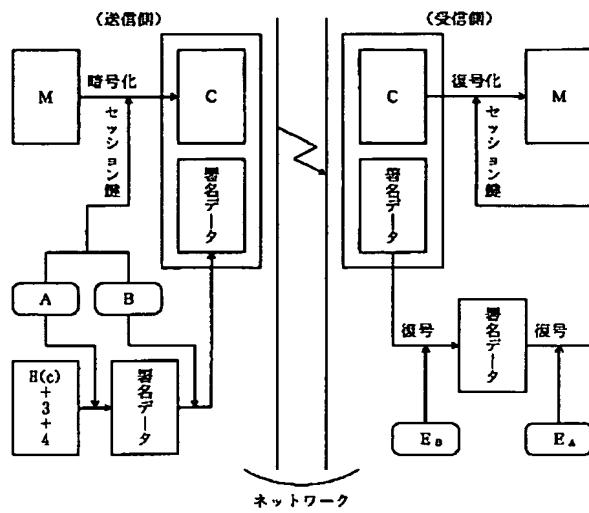


【 図4 】

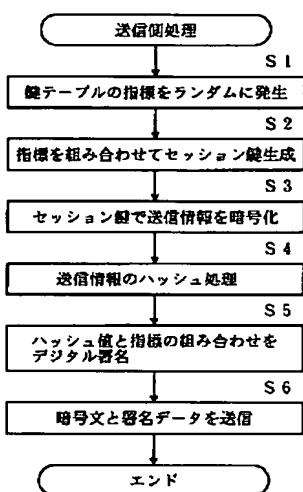
可搬記録媒体A		可搬記録媒体B	
指標	暗号鍵データ	指標	暗号鍵データ
1	a <sub>11</sub> , a <sub>12</sub> , ..., a <sub>1n</sub>	1	b <sub>11</sub> , b <sub>12</sub> , ..., b <sub>1n</sub>
2	a <sub>21</sub> , a <sub>22</sub> , ..., a <sub>2n</sub>	2	b <sub>21</sub> , b <sub>22</sub> , ..., b <sub>2n</sub>
⋮	⋮	⋮	⋮
n	a <sub>n1</sub> , a <sub>n2</sub> , ..., a <sub>nn</sub>	n	b <sub>n1</sub> , b <sub>n2</sub> , ..., b <sub>nn</sub>

(a) (b)

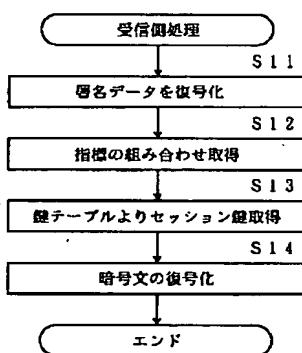
【 図6 】



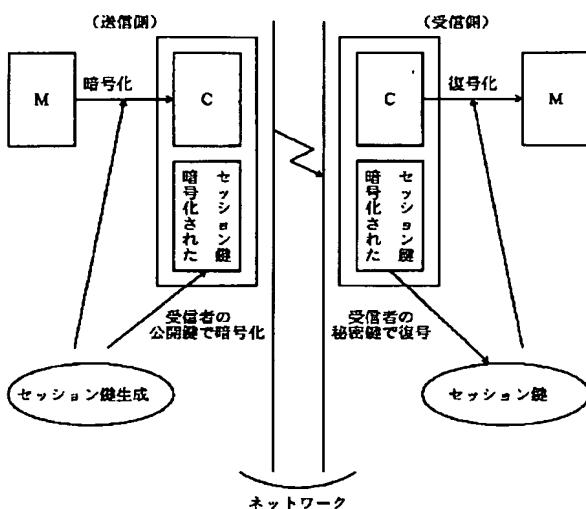
【 図7 】



【 図8 】



【 図9 】



フロント ページの続き

(51) Int.CI.<sup>7</sup>  
H04L 9/08

識別記号

F I  
H04L 9/00

マーク (参考)

601D  
601E(72) 発明者 半田富己男  
東京都新宿区市谷加賀町一丁目1番1号大  
日本印刷株式会社内(72) 発明者 平野晋健  
東京都新宿区市谷加賀町一丁目1番1号大  
日本印刷株式会社内F ターム (参考) 5K013 AA03 EA02 FA03 GA08 HA04  
JA05